



TITLE:

# Channels and Conditional Expectations over Functional Analysis (Common Ground between Functional Analysis and Mathematical Theory of Information)

AUTHOR(S):

梅垣, 壽春

---

CITATION:

梅垣, 壽春. Channels and Conditional Expectations over Functional Analysis (Common Ground between Functional Analysis and Mathematical Theory of Information). 数理解析研究所講究録 2002, 1253: 95-99

ISSUE DATE:

2002-04

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/41856>

RIGHT:

# Channels and Conditional Expectations over Functional Analysis

東京工業大学名誉教授

梅垣壽春 (HISAHARU UMEGAKI)

本論文では, Shannon 情報理論の核心の部分に当たる Channels (情報路, 或いは通信路と訳される) の数理構造を, 確率論の基本概念である Conditional Expectations 上に函数解析的方法を展開させることにより理論の進展を論ずる.

## §1. 序論

情報 Entropy, Sampling Function, 符号理論などと共に, 天才 Shannon は大論文「通信の数学的理論」(A Mathematical Theory of Communication, 1948 年) を発表し, 情報時代の幕が切って落とされた. 1988 年には 40 周年を記念して Shannon は来日し, 京都賞が授与された. Shannon Theory を基軸として, やがて情報時代の幕開けを迎えることとなる.

Professor C. E. Shannon は, 本年 2 月逝去された. 茲に心から哀悼の意を捧げ度い.

## §2. Message Spaces と情報源

有限集合  $A$  を一つの alphabet:

$$A = \{x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(a)}\} \quad (a \text{ は } A \text{ の元の個数})$$

とし, 単位時間毎に何れかの  $x^{(j)}$  を  $A$  から取り出すとする. その始点時刻を  $s$ , 終点時刻を  $t$  ( $s \leq t, s, t \in \mathbb{Z}$ ) とすると,  $A$  の文字の鎖 (列)

$$\Pi_{k=s}^t x_k = (x_s, x_{s+1}, \dots, x_t) \quad (2.1)$$

が得られる. ここで, index  $s, s+1, \dots, t \in \mathbb{Z}$  ( $=$  integers 全体) とする. つまり,  $\Pi_{k=s}^t x_k$  は time-interval  $s \leq k \leq t$  上の  $A$  の要素の時系列である. 数学的展開を進める為に, 有限集合  $A$  の両側可算無限直積を

$$A^{\mathbb{Z}} = \prod_{-\infty < k < \infty} A_k = \cdots \times A_{-m} \times \cdots \times A_{-1} \times A_0 \times A_1 \times A_2 \times \cdots \quad (2.2)$$

$$(A_k = A, k \in \mathbb{Z} = \{\dots, -m, -m+1, \dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\})$$

とすると,  $A^Z$  は Tychonoff 積位相によって (可算) compact 距離空間で, さらに全不連結である.  $A^Z$  の要素は単に (無限積)  $\Pi x_k$  で表し, 特に, 始点が  $s$ , 終点が  $t$  ( $s \leq t, s, t \in Z$ ) である文字鎖を記号

$$[x_s^\circ \dots x_t^\circ] = \{\Pi x_k \in A^Z; x_k = x_k^\circ (s \leq k \leq t)\}$$

によって表す. これを **message** と呼ぶ. これは集合論的には  $A$  の文字の無限列の集団であり, 空間  $A^Z$  の部分集合である. message は積位相空間  $A^Z$  の **clopen set** で, これの全体は可算集合族で, 空間  $A^Z$  の位相基をなす, i.e.,  $A^Z$  は全不連結である. この  $A^Z$  を **message 空間** と呼ぶ.

空間  $A^Z$  は距離化可能である. この距離は次の方法で定義すればよい: まず

$$d(x^{(j)}, x^{(k)}) = |j - k|/a$$

とし, これを用いて任意の二元  $\Pi x_k, \Pi y_k \in A^Z$  に対して, 距離を

$$\rho(\Pi x_k, \Pi y_k) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} \frac{d(x_k, y_k)}{2^{|2k|}}$$

と定義すれば  $A^Z$  は距離空間となり,  $A^Z$  の Tychonoff 積位相と同相となる. 各 message は clopen in  $A^Z$  であり, 任意の clopen set は messages の有限直和となる.

### §3. 情報源 $[A^Z, \mu]$

$T$  を  $A^Z$  上の **Shift 変換**, i.e.,  $T(\Pi x_k) = \Pi x_{k+1}$ ,  $\mathcal{P}(A^Z) \triangleq$  「 $A^Z$  上の正則な確率測度の全体」,  $\mathcal{P}_T(A^Z) \triangleq \{\mu \in \mathcal{P}(A^Z); \mu \text{ は } T \text{ に関して不変}\}$  とする. 連続関数空間  $C(A^Z)$  は sup-norm によって Banach 空間であり,  $\mathcal{P}(A^Z)$ ,  $\mathcal{P}_T(A^Z)$  は共に  $C(A^Z)$  の dual 空間  $C(A^Z)^*$  の unit ball の convex subsets で, 共に弱\*位相に関して compact 且つ  $\mathcal{P}_T(A^Z) \subset \mathcal{P}(A^Z)$  である. **Krein-Milman の定理** によって,  $\mathcal{P}(A^Z)$ ,  $\mathcal{P}_T(A^Z)$  は共に十分多くの端点を有する. そこで, 同等関係 「 $\mu \in \mathcal{P}_T(A^Z)$  が ergodic  $\iff \mu$  は端点 in  $\mathcal{P}_T(A^Z)$ 」 なる有効な characterization が知られている. ergodic な  $\mu$  の全体を  $\text{er } \mathcal{P}_T(A^Z)$  と記す.

一般に, 対  $[A^Z, \mu]$  ( $\mu \in \mathcal{P}_A$ ) を **情報源**, ergodic な  $\mu$  のとき,  $[A^Z, \mu]$  を **ergodic 情報源** と名付けられる. これらの構成は続く § で活躍する.

### §4. Channels and Averaging Operators

$A, B$  を 2 種類の alphabets の集合対とする. 直積  $C = A \times B$  も第 3 の alphabets と見なせる. これら各々に対する message 空間:  $A^Z, B^Z, C^Z (= (A \times B)^Z)$  の Borel 可測 ( $\sigma$ -) 集合体をそれぞれ  $\mathcal{F}_A, \mathcal{F}_B, \mathcal{F}_C$  で表す. 各々の上で正則な確率測度全体を  $\mathcal{P}(A^Z), \mathcal{P}(B^Z), \mathcal{P}(C^Z)$  で表し, また各 message 空間上の shift 変換は同一記号

$T$ をもって表す. この変換  $T$  は各々の空間  $A^Z$ ,  $B^Z$ ,  $C^Z$  上で 'homeomorphism' である.

次に 'channels' の概念を定義する. 2変数関数

$$\nu(\cdot, \cdot) : A^Z \times \mathcal{F}_B \rightarrow [0, 1]$$

が条件:

(C.1)  $\forall x \in A^Z$  に対して  $\nu(x, \cdot) \in \mathcal{P}(B^Z)$ .

(C.2)  $\forall F \in \mathcal{F}_B$  に対して  $\nu(\cdot, F)$  は  $\mathcal{F}_A$ -可測.

を満足するとき, 組  $[A^Z, \nu, B^Z]$  (或いは単に  $\nu = \nu(\cdot, \cdot)$ ) を **channel** という. ここで,  $\nu$  の函数表示は  $\nu(x, F)$  ( $x \in A^Z, F \in \mathcal{F}_B$ ). この channel system  $[A^Z, \nu, B^Z]$  において,  $A^Z$  を **input space** (入力源),  $B^Z$  を **output space** (出力源) という. 更に, channels の定常性について

(C.3)  $\nu(Tx, F) = \nu(x, T^{-1}F)$ ,  $x \in A^Z, F \in \mathcal{F}_B$ .

を仮定するとき,  $[A^Z, \nu, B^Z]$  を, または単に  $\nu$  を **定常 channel** という.

茲で, **shift 変換**  $T$  は  $B^Z$  に於いても同一の記号  $T$  を用いる (前出).

Channel  $[A^Z, \nu, B^Z]$  に於いて, input space  $A^Z$ , output space  $B^Z$  及びそれらの積空間  $A^Z \times B^Z$  はすべて compact metric spaces であり, 各々上の正則な確率測度の全体を  $\mathcal{P}(A^Z)$ ,  $\mathcal{P}(B^Z)$ ,  $\mathcal{P}(A^Z \times B^Z)$ , また, shift  $T$  に関して不変な  $\mu \in \mathcal{P}(A^Z)$  を **定常情報源** といい, これの全体を  $\mathcal{P}_T(A^Z)$  で表す ( $A^Z$  の関連事項は §3 で記載済み).

## §5. Averaging Operators より Conditional Expectations

$\mathfrak{A}$ : \*algebra で単位元  $I$  をもつ.

$\mathfrak{B}$ :  $\mathfrak{A}$  の \*subalgebra,  $I \in \mathfrak{B}$  とする.

このとき,  $\overset{\circ}{A} : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$  が **averaging operator** (平均作用素)  $\overset{\circ}{A} \overset{\Delta}{\Longleftrightarrow} \overset{\circ}{A}$  は線形性を持ち,  $\overset{\circ}{A}I = I$ ,  $(\overset{\circ}{A}f)^* = \overset{\circ}{A}f^*$ ,  $\overset{\circ}{A}((\overset{\circ}{A}f)g) = \overset{\circ}{A}f \cdot \overset{\circ}{A}g$ , 更に,  $\overset{\circ}{A}(f^*f) = h^*h$  for some  $h \in \mathfrak{A}$ . この operator  $\overset{\circ}{A}$  を記号  $\mathfrak{h}$  を用いて  $\overset{\circ}{A}f = f^{\mathfrak{h}}$  によって表す.

平均作用素の典型的な例として, 一般の確率空間  $(\Gamma, \mathcal{F}_\Gamma, P)$  上に於いて,  $\mathfrak{A} = L^\infty(\Gamma)$  は \*algebra の構造をもつが,  $\mathcal{F}_\Gamma$  の  $\sigma$ -subfield  $\mathcal{F}_0$  を定めると, **Conditional Expectation relative to  $\mathcal{F}_0$**  が

$$E[f/\mathcal{F}_0](\cdot) (\overset{\Delta}{=} (\overset{\circ}{A}f)(\cdot) \overset{\Delta}{=} f^{\mathfrak{h}}(\cdot) \text{ とおく})$$

によって表示される. このとき, この operation  $\overset{\circ}{A} = \mathfrak{h}$  が正に \*algebra  $L^\infty(\Gamma)$  上の Averaging Operator となる.

註 この非可換版が von Neumann algebras 上に発展し, Non-Commutative Conditional Expectations を形成し, 更に, これが量子観測論 (Quantum Measurement Theory) の von Neumann 定式に発展する (cf. [5,6,7,9,10]).

**註** 前§からの構成も含めて更に興味を覚えることは, ergodicities (情報源及び Channels の双方の) を捉えることで, ここでもこれの骨子は **Krein-Milmann 大定理**であり, 上述の Conditional Expectation の展開は, **Radon-Nikodym の大定理**がその構成の key-points となっていることで, 現代数学の特に函数解析分野の中心的な2つの基礎定理が情報基礎理論構築の key point となっている. これは大書すべきことである.

次に channel  $[A^Z, \nu, B^Z]$  そのものが Averaging Operator  $\overset{\circ}{A} : f \rightarrow f^h$  によって formulate されることを示そう.

直積空間  $A^Z \times B^Z$  上の連続函数空間 (複素数値) を  $C(A^Z \times B^Z)$  で表す. このとき,  $\forall f \in C(A^Z \times B^Z)$  に対して

$$f^h(x) = \int_Y f(x, y) \nu(x, dy) \triangleq f^h(x, y) \quad (\text{右辺} = \text{const. on } y \in Y).$$

すると,  $\forall f, g \in C(A^Z \times B^Z)$  に対して

$$\begin{aligned} (f^h g)^h(x, y) &= \int_Y f^h(x, y) g(x, y) \nu(x, dy) \\ &= f^h(x) \int_Y g(x, y) \nu(x, dy) \\ &= f^h(x) g^h(x) = (f \cdot g)^h(x, y). \end{aligned}$$

さらに, 対応  $f \rightarrow f^h$  の線形性は明らかである.

逆に,  $\exists \text{ Averaging Operator } \overset{\circ}{A} (= \cdot^h) : C(A^Z \times B^Z) \ni f \rightarrow f^h \in C(A^Z)$  ならば,

$$\xi_x(f) \triangleq f^h(x) \quad \text{for } f \in C(A^Z \times B^Z)$$

とおくと, Riesz 積分表示定理によって,  $\forall x \in A^Z$  に対して,  $\exists \mu_x$  (空間  $B^Z$  上の正則な probability measure):  $\xi_x(\cdot)$  が次の様に積分表示される,  $\forall f \in C(A^Z \times B^Z)$  に対して

$$\xi_x(f) = \int_{B^Z} f(x, y) d\mu_x(y) = f^h(x) (= f^h(x, y)) = \overset{\circ}{A} f(x, y). \quad (5.1)$$

こうして,  $\forall x \in A^Z$  に対して定まる  $\mu_x$  が channel の条件を満足している. 即ち, 「 $\nu(x, \cdot) (\triangleq \mu_x(\cdot))$  が正に channel  $[A^Z, \nu, B^Z]$  である」ということである. 更に詳しく述べれば,

**定理 5.1.** Averaging Operator  $\overset{\circ}{A} = \cdot^h$  に対して, input space を  $A^Z$ , output space を  $B^Z$  とする channel  $\nu(\cdot, \cdot)$  が unique に定まり

$$\nu(x, F) = \mu_x(F), \quad x \in A^Z, F \subset B^Z.$$

ここで, 測度  $\mu_x$  は等式 (5.1) によって得られた確率測度である.

この定理によって本論文を閉じることに致したいが、函数解析の手法は更に可能で、特に、作用素  $\hat{A}$ , channel  $\nu(x, \cdot)$  は Hilbert 空間上の諸概念及び Fourier 解析の関連領域にも発展し、興味ある展開がなされる。

#### 参考文献

- [1] R. B. Ash, *Information Theory*, Dover Publ., 1990.
- [2] Mieko Hirahara, *On the generalized Randon-Nikodym theorem and Riesz's representation theorems*, Tokyo Institute of Technology, Thesis, 1972, 230 pages.
- [3] R. S. Ingarden, *Simplified axioms for information without probability*, *Prace Matematyczne* **9** (1965), 273–282.
- [4] 国澤清典・梅垣壽春, 情報理論の進歩, 岩波書店, 1965.
- [5] M. Nakamura and H. Umegaki, *On von Neumann theory of measurements in quantum statistics*, *Math. Japonicae* **7** (1962), 151–157.
- [6] Y. Nakamura, *Ergodicity and capacity of information channels with noise sources*, *J. Math. Soc. Japan* **27** (1975), 213–221.
- [7] M. Ohya and D. Petz, *Quantum entropy and its use*, Springer, 1993.
- [8] C. E. Shannon, *A mathematical theory of communication*, *Bell System Tech. J.* **27** (1948), 379–423, 623–656.
- [9] H. Umegaki, *Conditional expectation in an operator algebra*, *TMJ.* **6** (1954), 177–181, II, *ibid* **8** (1956), 86–100, II, III *Kōdai Math. Sem. Rep.* **11** (1959); IV *ibid* **14** (1962), 59–85.
- [10] H. Umegaki, Conditional expectations と Sampling functions を巡る函数解析, 京都大学数理解析研究所講究録, 2000 年 6 月.